

## التحليل العددي

### المصادر:

١- التحليل العددي" الدكتور نسيم إبراهيم العبيدي .

٢- "التحليل العددي وطرق حسابية عددية"

أ.د. محمد منصور صبح  
د. صالح بن مسعود الخزي

٣- "التحليل العددي وطرق حسابية عددية" أ.د. محمد منصور صبح

د. صالح بن مسعود الخزي .

### المخرجات

مقدمة على التحليل العددي .

النوع الأخطاء .

أمثلة تطبيقية عليها .

مقدمة في حل المعادلات غير الخطية .

طريقة الرسم

طريقة التحليل

مقدمة في الطرق العددية لحل المعادلات غير الخطية

(أ) طريقة التكرار

(ب) طريقة الموضع الكاذب

(ج) طريقة القطع

(د) الطريقة التكرارية للنقطة الصاعدة .

(هـ) طريقة نيوتن رافسون .

حل منهجومات معادلات غير خطية .  
الحل العددي لنظام المعادلات الخطية .  
طرق مباشرة .  
طرق تكرارية .

مقدمة في الاندراج  
أمثلة تمييزية .  
الفروقات المتتالية .  
الفروقات التقدمية + أمثلة .  
الفروقات المركزية + أمثلة .  
الفروقات التراجعية + أمثلة .  
الفروقات المتتالية النسبية

مقدمة على التكامل العددي  
طريقة شبه المنحرف + أمثلة .  
طريقة سمسون + أمثلة .  
طريقة رمبرك + أمثلة .

مقدمة طرق حل المعادلات التفاضلية بطرق عددية .  
طريقة ميلر + أمثلة .  
طريقة أويلر + أمثلة .  
طريقة أويلر المظورة + أمثلة .

## مقدمة عن التليل العددي .

- مقدمة: في العديد من المسائل الرياضية التي يمكن عرضها يوجد لها حل. ولكن في بعض الاحيان يوجد مسائل من المستحيل ايجاد الحل لها بواسطة الطرق المعروفة كطرق الجبر والحساب اي اننا لا نستطيع الحصول على الحل المفيوم لها لذا نلجأ عند الحاجة الى ايجاد الحل التقريبي (العددي) للمسألة الرياضية المراد ايجاد الحل لها.

### مثال 1:

نلاحظ ان الحل المفيوم لـ  $\int_0^4 e^{x^2} dx$  نظرياً موجود وذلك لان دالة التكامل  $e^{x^2}$  مستمرة على الفترة  $[0, 4]$  ولكن لا نستطيع ايجاد دالة الحل لذلك نلجأ الى الحل بالطرق العددية لعدم امكان الحل بالطرق الاعتيادية.

### مثال 2:

ايجاد المطوع  $X \in R^n$  الذي يحل كل الوحد للنظام  $AX = b$  حيث  $b \in R^n$  و  $A \in R^{n \times n}$ .  
لذا عندما تكون  $n$  كبيرة فأنه من الصعب ايجاد  $X$  لذا نلجأ الى الطرق العددية لايجاد قيمه المطوع  $X$  شرط ان تكون  $A$  مصفوفة غير ساذة (المحدد لا يساوي صفر).

تعريف:

- التليل العددي: ان التليل العددي هو علم التقريب حيث يتم استخدام طرق عددية لحل المسائل المعقدة وغير قابلة للحل بالتحليل العددي وينشأ عن استخدام هذه الطرق العددية أخطاء يجب معرفتها عند اكماله ولك أي اجابة وذلك لكي نكنم على قبول هذه الاجابة أو رفضها.

- الكوارزمية: هي مجموعة من التوجيهات لتفيذ عمليات حسابية مضممة بشكل يؤدي الى حل المسألة المطلوبة وبعدد محدود من الخطوات.

## الأخطاء:

ليكن  $a$  قيمة محسوبة  $a^*$  قيمة تقريبية لها عندئذ يعرف الخطأ بالخطأ المطلق بالشكل التالي

$$e_a = |a - a^*| = E \quad (\text{Absolute error})$$

ويعرف الخطأ النسبي (Relative error)

$$S_a = \frac{|a - a^*|}{|a|} = \frac{E}{|a|} = Er \quad |a| \neq 0$$

أما الخطأ المئوي (Percentage error) هو عبارة عن الخطأ النسبي مضروباً بـ 100 أي يساوي

$$E_p = 100 E_r = \frac{|a - a^*|}{|a|} \times 100, \quad |a| \neq 0$$

مثال: إذا كان جذر المعادلة هو  $a = 1.55$  بينما  
 يتابع طريقة عودية معينة وصلت على قيمة تقريبية  
 $a^* = 1.49$  فإن:  
 ① الخطأ المطلق  $E$   
 ② الخطأ النسبي  $E_r$   
 ③ الخطأ المئوي  $E_p$

الحل:

$$E = |a - a^*| = |1.55 - 1.49| \quad ①$$

$$E = 0.06$$

$$E_r = \frac{E}{|a|} = \frac{0.06}{1.55} = 0.0387 \quad ②$$

$$E_p = E_r \times 100 = 0.0387 \times 100 \quad ③$$

$$E_p = 3.87$$

## مصادر الأخطاء :-

ان الخطأ الكاظم في حل تقريبي في مسألة ما غالباً ما يكون بسبب تراكم عدة أخطاء ناتجة من :-

### 1- أخطاء حسابية (متأصلة) Inherent Errors

وهو الخطأ الناتج من قيم البيانات الداخلة والناتجة من عدم دقة القياسات مثل قراءات بعض الأجهزة في تجربة فيزيائية .

### 2- أخطاء صياغة (خليلة) Formulation Errors

وهو الخطأ الناتج من خلال مسألة معينة وتحويلها الى مسألة حسابية حيث ان النموذج الرياضي يعطى الصورة الحقيقية للظاهرة وذلك نادراً ما يحدث بل بعض العوامل والمؤثرات في هذه الحالة عندئذ النتائج تكونا مختلفة بأخطاء صياغية .

### 3- أخطاء حسابية Computation Errors

### 4- أخطاء التقريب Truncation Errors

وهو الخطأ الناتج عن استبدال عملية غير منتهية (Infinite process) بعملية منتهية (Finite process) مثل عند حساب قيمة دالة معرفة بشكل متسلسلة غير منتهية فان قيمة الدالة لا يمكن احتسابها باستخدام جميع حدود المتسلسلة بل نتوقف عند حد معين هنا التوقف يولد خطأ في قيمة الدالة .

$$\sin x = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} \dots$$

عند حساب  $\sin 3$

$$\sin 3 = 3 - \frac{3^3}{3!} + \frac{3^5}{5!} - \dots \neq \text{اقم}$$

لذلك نتوقف عند حد معين ولذلك يظهر لدينا افطاء وهو خطأ البتر

$$\sin 3 \approx 3 - \frac{27}{6} \approx -1.5$$

(ب) افطاء التروير (التقريب) Round of Errors

ينجم هذا الخطأ عن تقريب الكسور العشرية ذات المراتب العشرية العددية الى اعداد ذات مراتب عشرية تتناسب مع طبيعة المسألة والرقعة المطلوبة. مثلا

$$\frac{1}{3} = 0.33333\dots \approx 0.3333$$

$$3.1415926 \approx 3.14159$$

$$0.5235724 \approx 0.5236$$

ج- الخطأ اطرالكم Accumulation Error

هو الخطأ الناتج من تكرار مجموعة من العمليات الحسابية بخطوات متتالية (عند حل بعض الطرق العددية التكرارية) ويزداد بالاعتماد على القيم التقريبية المحسوبة من الخطوات السابقة.

المحاضرة التاسعة

## الأنفرد في العمليات الحسابية

لتكن  $x^*$  و  $y^*$  قيمتين تقريبتين للعدد  $x$  و  $y$  ونظراً  
مطلق  $e_x$  و  $e_y$  وانظاً النسبية  $S_x$  و  $S_y$ .

1. انظاً في عمليتي الجمع والفرع  
الانظاً المطلق

الجمع

$$e_{x+y} = |(x+y) - (x^*+y^*)| = x+y - (x^*+y^*)$$

$$= x+y - x^* - y^*$$

$$= (x-x^*) + (y-y^*)$$

$$e_{x+y} = e_x + e_y$$

Note انظاً المطلق كامل جمع عددي يساري  
انظاً المطلق للعدد الاول + انظاً المطلق للعدد الثاني

الفرع

$$e_{x-y} = |(x-y) - (x^*-y^*)|$$

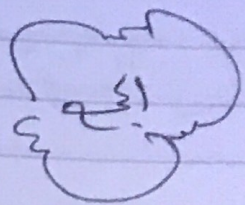
$$= x-y - x^* + y^*$$

$$= (x-x^*) - (y-y^*)$$

$$e_{x-y} = e_x - e_y$$

Note انظاً المطلق كامل طرح عددي يساري  
انظاً المطلق للعدد الاول - انظاً المطلق للعدد الثاني





الخطأ المطلق :

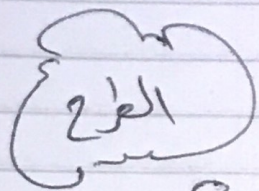
$$S_{x+y} = \frac{e_{x+y}}{|x+y|}$$

$$= \frac{e_x + e_y}{x+y}$$

$$S_x = \frac{e_x}{x} \Rightarrow e_x = x S_x$$

$$S_y = \frac{e_y}{y} \Rightarrow e_y = y S_y$$

$$S_{x+y} = \frac{x S_x + y S_y}{x+y}$$



$$S_{x-y} = \frac{e_{x-y}}{x-y}$$

$$= \frac{e_x - e_y}{x-y}$$

$$S_{x-y} = \frac{x S_x - y S_y}{x-y}$$

5. الخطأ في عملية الفرق والقسمة

أيضا المثلث

$$e_{xy} = |xy - x^*y^*|$$

$$= xy - (x - e_x)(y - e_y)$$

$$e_x = x - x^* \Rightarrow x^* = x - e_x$$

$$e_y = y - y^* \Rightarrow y^* = y - e_y$$

$$= \cancel{xy} - \cancel{xy} + x e_y + y e_x - e_x e_y \rightarrow \text{قيمة قليلة جداً}$$

ويُقال إن  $e_x e_y$  يعاقرها إذا الأعداد صغيرة بالنسبة للقوة العنصرية عندئذٍ نحل على

$$e_{xy} = x e_y + y e_x$$

النسبة

$$S_{xy} = \frac{e_{xy}}{|xy|}$$

$$= \frac{x e_y + y e_x}{xy}$$

$$= \frac{x e_y}{xy} + \frac{y e_x}{xy}$$

$$= \frac{e_y}{y} + \frac{e_x}{x}$$

$$S_{xy} = S_y + S_x = S_x + S_y$$

$$\frac{e_x}{y} \stackrel{??}{=} \frac{x}{y} \left( \frac{e_x}{x} - \frac{e_y}{y} \right)$$

H.W

$$S_{xy} \stackrel{??}{=} S_x - S_y$$

مثال: أوجد الكه الأتلى للخطأ المطلق في المجموع

$$x+y = 12.23 + 3.12$$

Note: استخدم القانون

$$e_x = \frac{1}{2} \left( \frac{1}{10^n} \right)$$

حيث أن  $n$  هي عدد المراتب العشرية

$$e_x = \frac{1}{2} \left( \frac{1}{10^2} \right) = 0.005$$

$$e_y = \frac{1}{2} \left( \frac{1}{10^2} \right) = 0.005$$

$$e_{x+y} = e_x + e_y$$

$$= 0.005 + 0.005$$

$$= 0.01$$

Hint: أوجد الكه الأتلى للخطأ الكامل لهرين العديين  
كالمطلق.

$$x \cdot y = (2.23)(12.3)$$

## تعريف الخاصية بالمقياس

المقياس: يعرف مقياس المتجه (Vector norm) على  $\mathbb{R}^n$  على أنه دالة  $\|\cdot\|: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  وتحقق ما يلي:

- 1-  $\|x\| \geq 0$  و  $\forall x \in \mathbb{R}^n$
- 2-  $\|x\| = 0 \iff x = 0$
- 3-  $\|\alpha x\| = |\alpha| \|x\|$  و  $\alpha \in \mathbb{R}$  و  $x \in \mathbb{R}^n$
- 4-  $\|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|$  و  $x, y \in \mathbb{R}^n$

يوجد عدة أنواع من المقاييس سنعرف ثلاثة فقط:

$$1- \|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i| \quad \text{المقياس المطلق}$$

$$2- \|x\|_2 = \left( \sum_{i=1}^n x_i^2 \right)^{\frac{1}{2}} \quad \text{المقياس الاقليدي}$$

or (2-norm)

$$3- \|x\|_{\infty} = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i| \quad \text{المقياس المنتظم}$$

or ( $\infty$  norm)

ملاحظة: جميع المقاييس أعلاه هي حالة خاصة من المقاييس  $p$

والذي يعرف بـ:

$$\|x\|_p = \left( |x_1|^p + |x_2|^p + \dots + |x_n|^p \right)^{\frac{1}{p}}$$

مثال: إذا كان  $X \in \mathbb{R}^3$   $X = (1, -1, -2)^T$

جد: ① المقياس المثلثي ② المقياس الاقليدي ③ المقياس المتكامل

$$\|X\|_1 = \sum_{i=1}^{n=3} |X_i| = |X_1| + |X_2| + |X_3|$$

$$= |1| + |-1| + |-2|$$
$$= 1 + 1 + 2 = 4$$

$$\|X\|_2 = \left( \sum_{i=1}^{n=3} X_i^2 \right)^{\frac{1}{2}} = \sqrt{X_1^2 + X_2^2 + X_3^2}$$

$$= \sqrt{1 + 1 + 4} = \sqrt{6}$$

$$\|X\|_{\infty} = \max |X_i|$$

$$= \max \{ |X_1|, |X_2|, |X_3| \}$$

$$= \max \{ 1, 1, 2 \}$$

$$\|X\|_{\infty} = 2$$

## الحلول العددية للمعادلات اللاخطية

هناك العديد من المسائل الرياضية التي تتطلب حلها  
الى ايجاد الجذور للمعادلة اللاخطية  $f(x) = 0$  وتكون في  
النسب الاحتمال كما يمكن ايجاد هذه الجذور بالطرق  
القليبية الجبرية .

لذا نلجأ الى ايجاد الجذور باستخدام الطرق العددية  
(الخوارزميات) ويستخدم الاسلوب .

## المعادلات اللاخطية .

هذه المعادلات التي تكون حرجتها الجبر من واحد  
او تحتوي على دوال متسامية ( $\sin x, \cos x, e^x, \ln x, a^x$ )

$$\left. \begin{array}{l} x^2 + x + 1 = 0 \\ \sin x + x = 0 \\ e^x = 0 \\ a^x = 0 \end{array} \right\} \begin{array}{l} \text{معادلات} \\ \text{لا خطية .} \end{array}$$

الجذر  $\alpha$  يسمى العدد  $\alpha$  جذراً للمعادلة  $f(x)$   
اذا كانت  $f(\alpha) = 0$

ملاحظة  
اذا كان  $\alpha$  جذراً مضموناً للمعادلة  $f(x) = 0$  فان  $\alpha_n$   
جذراً تقريبياً لها وان

$$|\alpha - \alpha_n| < \epsilon$$

أو

$$|f(\alpha_n)| \leq \delta \quad (14)$$

حيث ان كل من  $\epsilon$  و  $\delta$  مقادير موجبة جبراً قبل فترة  
الحد التقريري.

تعيين مواقع جذور المعادلة  $f(x) = 0$

على فرضيات المالة  $f$  دالة مستمرة على فترة  
محدودة وان جذورها حقيقية.

1- اذا كانت  $f$  متعددة حدود (تعيين مواقع الجذور  
من خلال الحد الاعلى والاسفل للجذر).

يمكن تعيين مواقع الجذور للمعادلة  $f(x) = 0$  بالاعتماد  
على النظرية التالية:

اذا كانت  $\alpha$  جذراً للمعادلة

$$f(x) = x^n + a_1 x^{n-1} + a_2 x^{n-2} + \dots + a_n = 0$$

فإن

$$|\alpha| \leq 1 + \max |a_i| = 1 + \lambda$$

حيث ان  $\lambda = \max |a_i|$  وان  $a$  معاملات قوى  $x$

مثال:  $f(x) = x^3 - 2x^2 + 3x + 1 = 0$

اذا  $\lambda = \max |a_i|$  و  $|\alpha| \leq 1 + \lambda$

$$\lambda = \max \{1, 1, 2, 3\}$$

$$\lambda = 3$$
$$|\alpha| = 1 + 3 = 4$$

(10)

$$-4 \leq x \leq 4$$

ج- تعيين مواقع الجذور باستخدام الرسم البياني  
(المعروف الهندسي).

پ- نرسم  $f(x) = y$  عندئذ نقطت تقاطع تقاطع منحنى الحالة مع المحور السيني (x-axis) تمثل جذور (جذور تقريبية) للمعادلة  $f(x) = 0$ .

ب- إذا كانت الحالة  $y = f(x)$  من الدوال التي يكون من الصعب رسمها عندئذ نكتب  $f(x)$  بالشكل

$$f_1(x) = f_2(x)$$

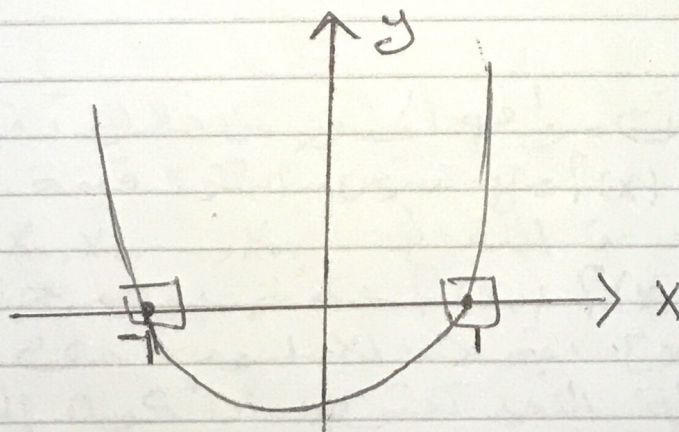
حيث كل من  $f_1(x)$ ,  $f_2(x)$  يمكن رسمها بسهولة  
لذلك تكون مساقط نقاط تقاطع المنحنيين  
على المحور السيني جذورًا أو جذورًا تقريبية  
للمعادلة  $f(x) = 0$

$$f(x) = x^2 - 1 = 0$$

مثال

أحد

$$\begin{aligned} x^2 - 1 &= 0 \\ x^2 &= 1 \\ x &= \sqrt{1} \\ \Rightarrow x &= -1 \\ \text{or } x &= 1 \end{aligned}$$





$$f(x) = e^x \sin x - 1 = 0$$

مثال

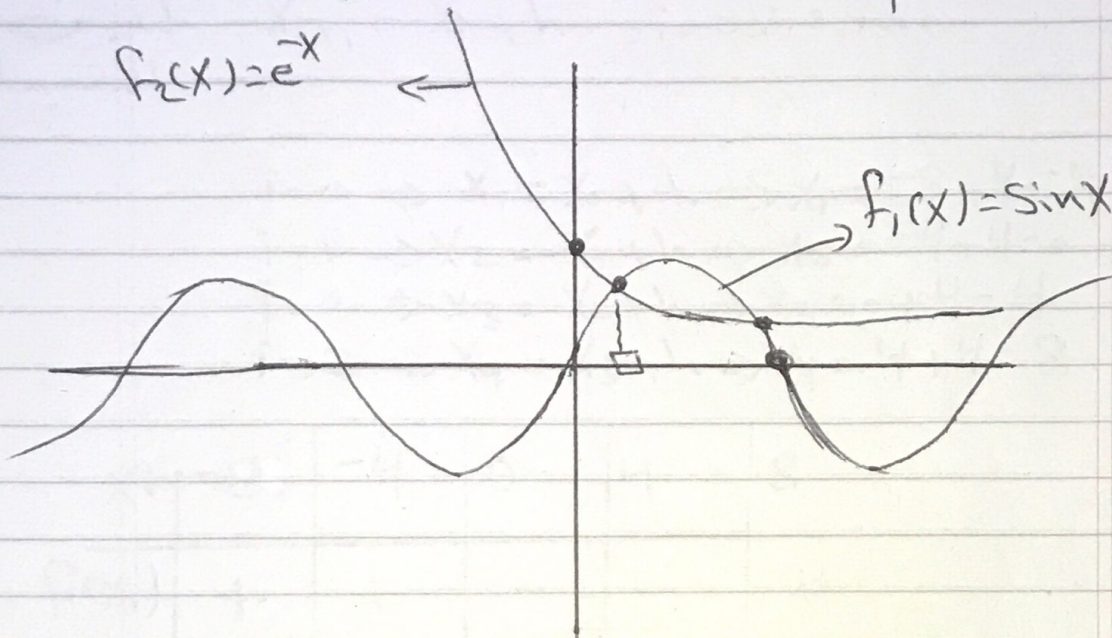
الكل

$$e^x \sin x = 1$$

$$\sin x = e^{-x}$$

$$f_1(x) = f_2(x)$$

في الرسم البياني نبين فقط مواقع الجذور



١- نعين مواقع الجذور من خلال تغيير إشارة الدالة  $y = f(x)$  ونترس إشارة قيمة الدالة  $f(x)$  عند عدد من النقاط  $x_1, x_2, \dots, x_n$  فإذا كانت  $f(x_i) \cdot f(x_{i+1}) < 0$  عندها يوجد جذر في الفترة  $[x_i, x_{i+1}]$  فقد هنا الاضطراب على صفة الفترة المتوسطة التي تفتقرها أن تكون الدالة مستقرة على الفترة المغلقة  $[x_i, x_{i+1}]$  وأن  $f(x_i) \cdot f(x_{i+1}) < 0$

مثال: عين مواقع جذور المعادلة

$$f(x) = x^4 - 7x^3 + 3x^2 + 26x - 10 = 0$$

على الفترة  $[-8, 8]$

الحل:

$$(h=4) \text{ ①}$$

لتعيين  
التقسيمات

$$x_{i+1} = x_i + h, \quad i=0, 1, 2, \dots$$

$$i=0 \Rightarrow x_1 = x_0 + h \Rightarrow x_1 = -8 + 4 = -4$$

$$i=1 \Rightarrow x_2 = x_1 + h \Rightarrow x_2 = -4 + 4 = 0$$

$$i=2 \Rightarrow x_3 = x_2 + h \Rightarrow x_3 = 0 + 4 = 4$$

$$i=3 \Rightarrow x_4 = x_3 + h \Rightarrow x_4 = 4 + 4 = 8$$

$x_i$	-8	-4	0	4	8
$f(x_i)$	+	+	-	-	+

$$f(-8) \cdot f(-4) \overset{+}{>} 0 \quad \alpha$$

$$f(-4) \cdot f(0) \overset{-}{<} 0 \quad \checkmark$$

$$f(0) \cdot f(4) \overset{+}{>} 0 \quad \alpha$$

$$f(4) \cdot f(8) \overset{-}{<} 0 \quad \checkmark$$

5- ( $h=2$ )

$$x_0 = -8$$

$$x_1 = -6$$

$$x_2 = -4$$

$$x_3 = -2$$

$$x_4 = 0$$

$$x_5 = 2$$

$$x_6 = 4$$

$$x_7 = 6$$

$$x_8 = 8$$

وأيضاً نقوم بحساب قيمة الدالة  
عند كل هذه النقاط ثم  
نختار الفترات

الطرائق التكرارية لإيجاد الجذور التقريبية  
للمعادلات غير الخطية

1- طريقة تنصيف المجال Bisection Method

لتكن  $f \in C[a, b]$  وأت  $f(a) \cdot f(b) < 0$  لذا فإن هناك جذر وهو

$$c = \frac{a+b}{2}$$

فإن كان  $f(c) = 0$  فإن  $c$  هو الجذر المطلوب  
وإذا لم تكن فأننا نأخذ الفترتين  $a, c$  و  $c, b$   
ثم نجرى عملية التنصيف مرة أخرى على إحدى  
الفترات ونستمر إلى أن تحقق شرط التقارب

$$|c_n - c_{n-1}| < \epsilon \quad (19)$$

أو  $\delta \leq |f(n)|$

حيث ان  $\epsilon$  و  $\delta$  مقادير صغيرة جداً فكل دقة اكل  
التعريب.

خوارزمية طريقة التمهيد.

لتكن  $f(x)$  دالة مستمرة في الفترة المغلقة  $[a, b]$

خطوة (1)  
ادفك  $a, b, N_0$  (الجزء من الخطوات) و  $\epsilon$  (دقة اكل) الدالة  
 $f(x)$ .

خطوة (2)  
حساب  $f(a) \times f(b) < 0$  فيج  $i = 1$  والاتوقف مع  
ابدال قيم  $a, b$ .

خطوة (3)  
اذا كان  $N_0 < i$  كرر الخطوات (4-7).

خطوة (4)  
فيج  $c = \frac{a+b}{2}$  واصب  $f(c)$ .

خطوة (5)  
اذا كان  $(f(c) = 0)$  أو  $(|b-a| < \epsilon)$  فان  $c$   
هو الجذر وتوقف.

خطوة (6)  
والاصب  $i = i + 1$

خطوة (7)  
اذا كان  $f(c) \times f(a) > 0$  فيج  $a = c$  وإلا  $b = c$   
( $c, i$ )

التقارب والخطأ المتوقع في طريقة تنصيف المجال

مبرهنة: لتكن  $F \in [a, b]$  وأن  $F(a) \neq F(b)$  فإن طريقة تنصيف المجال:

1. تولد المتتالية  $\{c_n\}_{n=0}^{\infty}$  تعتبر الكجرا الممنون  $\alpha$ .

2. تحقق  $e_n = |c_n - \alpha| \geq \frac{b-a}{2^n}$  حيث  $n$  عدد

التكرارات  $n, n \geq 1$ .

ملاحظة: يمكننا تقدير عدد التكرارات  $n$  اللازمة للوصول إلى دقة معينة  $\epsilon$  كما يلي:

$$e_n < \frac{b-a}{2^n} < \epsilon$$

$$\frac{b-a}{2^n} < \epsilon$$

$$b-a < 2^n \epsilon$$

$$2^n > \frac{b-a}{\epsilon}$$

$$\ln 2^n > \ln \left( \frac{b-a}{\epsilon} \right)$$

$$n \ln 2 > \ln(b-a) - \ln \epsilon$$

$$n > \frac{\ln(b-a) - \ln \epsilon}{\ln 2}$$

مثال  
 إذا كانت  $a=0, b=2$  و  $\epsilon = 10^{-3} = 0.001$   
 احس قيمة  $n$  التقريبية.

$$n > \frac{\ln(b-a) - \ln \epsilon}{\ln 2} \quad \underline{\text{الكل}}$$

$$n > \frac{\ln(2-0) - \ln(0.001)}{\ln 2}$$

$$n > 10.9657$$

$$n \approx 11$$

→ و من طريقة التصنيف -

1. تحتاج الى عدد كبير من الخطوات لانها بسيطة جدا  
 عند إيجاد الكثير وعليه رتبة التقارب تكون خطية  
 (Linear)

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|\alpha_{n+1} - \alpha|}{|\alpha_n - \alpha|} = k$$

حيث  $R$  رتبة التقارب.

$R=1$  (linear) التقارب خطي

$R=\frac{1}{2}$  (super linear) التقارب فوق الخطي

$R=2$  (Quadratic) التقارب تربيعي

٢- مهوتة الوصول الى الحل لدينا من ذات نوع  
اقترابي شوكي (globally convergent)

٣- يتم تقليص الفترات يعادل نصف  $(\frac{1}{2})$ .

٤- رتبة الخطأ فيها  $O(2^{-n})$  حيث ان  $n$  عدد الخطوات.

مثال: حدد جذراً للمعادلة  $f(x) = x \sin x - 1 = 0$   
الواقع ضمن الفترة  $[0, 2]$  باستخدام طريقة التنصيف.

الحل

$$f(x) = x \sin x - 1$$

$$a_0 = 0, \quad b_0 = 2$$

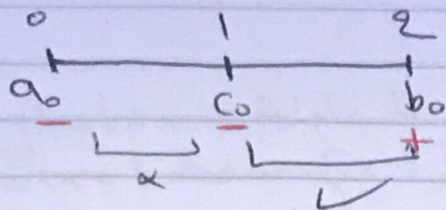
$$f(a_0) = -1 \quad \text{و} \quad f(b_0) = 0.81859$$

$$f(a_0) \times f(b_0) < 0$$

$$c_0 = \frac{a_0 + b_0}{2} = \frac{0 + 2}{2} = 1$$

$$f(c_0) = f(1) = -0.158529$$

(٢٣)

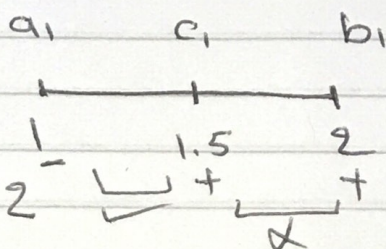


$$f(a_0) * f(c_0) = - * - > 0 \quad \times$$

$$f(c_0) * f(b_0) = - * + < 0 \quad \checkmark$$

$$\Rightarrow a_1 = c_0 = 1, \quad b_1 = b_0 = 2$$

$$c_1 = \frac{a_1 + b_1}{2} = \frac{1 + 2}{2} = 1.5$$



$$f(c_1) = f(1.5) = 0.496242$$

$$f(a_1) * f(c_1) < 0 \quad \checkmark$$

$$f(c_1) * f(b_1) > 0 \quad \times$$

$$a_2 = a_1 = 1, \quad b_2 = c_1 = 1.5$$

$$c_2 = \frac{a_2 + b_2}{2} = \frac{1 + 1.5}{2} = 1.25$$

⋮



H.W

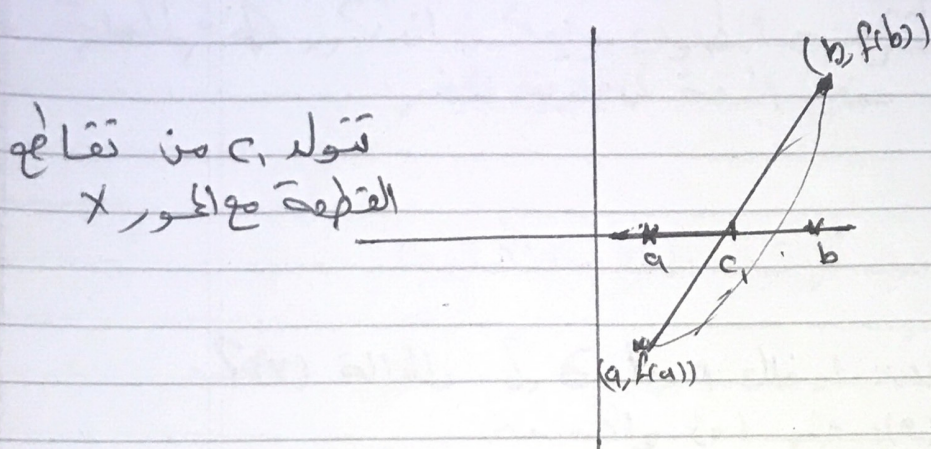
① جذراً للمعادلة  $f(x) = x \log x - 1 = 0$   
من الفترة  $[1, 2]$  بدقة  $0.0001$  بطريقة  
التصنيف ثم جد قيمه  $\approx$

② لدينا المعادلة  $f(x) = 3x^3 - x + 1$   
معرفة من الفترة  $[-1, 0]$  جذراً للمعادلة  
بطريقة التصنيف اذا علمت ان مقدار الخطأ لا يتجاوز  
 $\epsilon = 0.0005$

٤. طريقة الموضع الكاذب False position method

لتكن  $f(x)$  دالة مستمرة ضمن الفترة المغلقة  $[a, b]$  وكنت شرط ان  $f(a)$  و  $f(b)$  مختلفان بالاسار.

نرسم قطعة مستقيمة  $(L)$  تصل بين النقطتين  $(a, f(a))$  و  $(b, f(b))$  وتقطع المحور  $X$  عند النقطة  $(c_1, 0)$



عليه حسب قيمة  $c_1$  من معادلة خط مستقيم  $L$

$$\frac{y - y_2}{x - x_2} = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1}$$

$$\frac{y - f(b)}{x - b} = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

نضع  $x = c_1$  و  $y = 0$

$$\frac{0 - f(b)}{c_1 - b} = \frac{f(b) - f(a)}{b - a}$$

$$(c_1 - b) (f(b) - f(a)) = (b - a) (-f(b))$$

(٥٦)

$$(c_1 - b) = \frac{-f(b)(b-a)}{f(b) - f(a)}$$

$$e_1 = b - \frac{f(b)(b-a)}{f(b) - f(a)}$$

وهو التقريب المطلوب ويمكن ان تكرر هذه العملية  
 للحصول على الدقة المطلوبة للجذر.

### خوارزمية طريقة المنح الكاذب

- خطوة (1): اذ قال  $a$  و  $b$  و  $c$  و  $d$  والدالة  $f(x)$ .  
 خطوة (2): ضع  $a = b$  وامسح

$$dx = \frac{f(b)(b-a)}{f(b) - f(a)}$$

$$c = b - dx$$

- خطوة (3): اذا كان  $f(c) = 0$  اخرج  $c$  هذا الجذر وتوقف.  
 خطوة (4): واذ كان  $f(b) * f(c) > 0$  ضع  $b = c$   
 و  $f(b) < f(c)$  واذ كان  $a = c$  و  $f(a) = f(c)$

- خطوة (5): حسب مقياس التوقف اذا كان  $|dx| < \epsilon$  و  
 $|f(c)| < \epsilon$  اخرج الجذر  $c$  وتوقف واذ لم يكن ذلك فكرر  
 (2) وضع  $(+)$  و  $(-)$ .

## مواضع طريقة الموضع الكاذب

١- هذه الطريقة تتقارب أسرع من طريقة التصفيف

٢- نلاحظ عدم استنزاف مقياس التوقف  $|b_n - a_n|$  أقل من  $\epsilon$  سبب إذا كان  $|b_n - a_n|$  تقرب إلى الصفر كان المقياس الثاني  $\phi(n)$ .

٣- مجموعة الحدود إلى الجذر (ولنا منها نوع اقترابي سموي (global convergent)).

٤- سرعة الاقتراب خطية (Linear Convergent).

مثال: استخدم طريقة الكاوتن لإيجاد جذر الدالة  
 $f(x) = x \sin x - 1$  في الفترة  $[0, 2]$ .

$$a_0 = 0, \quad b_0 = 2 \quad \therefore \text{كل}$$

$$f(a_0) = -1, \quad f(b_0) = 0.8185949$$

$$f(a) \times f(b) < 0$$

$$c_0 = b_0 - \frac{f(b_0)(b_0 - a_0)}{f(b_0) - f(a_0)}$$

$$c_0 = 2 - \frac{f(2)(2 - 0)}{f(2) - f(0)}$$

$$c_0 = 2 - \frac{0.8185949(2)}{0.8185949 - (-1)}$$

$$c_0 = 1.0997502$$

$$f(c_0) = -0.0200192$$

$$f(b_0) \times f(c_0) < 0 \Rightarrow \begin{matrix} a_1 = c_0 \\ b_1 = b_0 \end{matrix}$$

$$[a_1, b_1] = [1.0997502, 2]$$

$$c_1 = b_1 - \frac{f(b_1)(b_1 - a_1)}{f(b_1) - f(a_1)}$$

(سأ)

$$c_1 = 1.1212407$$

$$f(c_1) = 0.0098345$$

$$f(b_1) \cdot f(c_1) > 0 \Rightarrow \begin{matrix} b_2 = c_1 \\ a_2 = a_1 \end{matrix}$$

$$[a_2, b_2] = [1.0997502, 1.1212407]$$

$$c_2 = 1.1141612$$

$$f(c_2) = 0.0000056$$

$$c_3 = 1.1141571$$

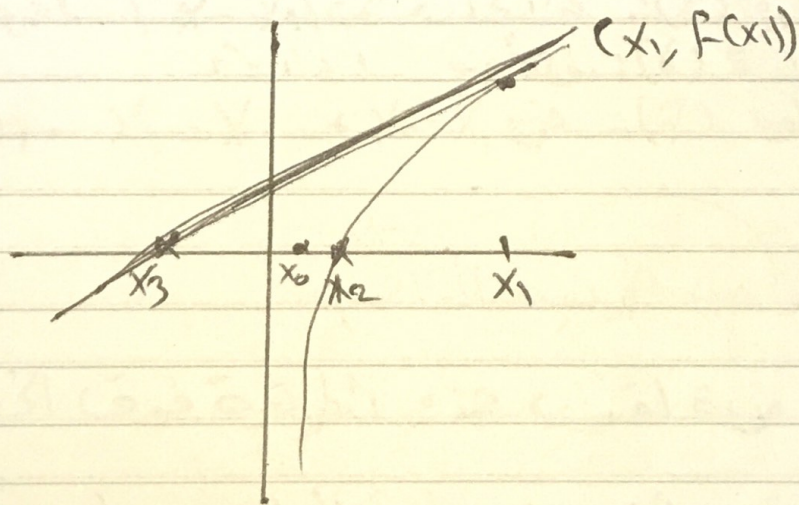
⋮

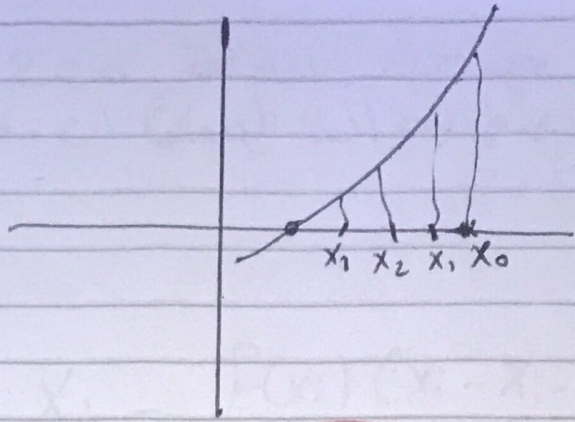
## ٣ طريقة القاطع Secant Method

هذه الطريقة تشبه طريقة الموضع الكاذب .

أولاً نختار تقريبات  $x_0, x_1$  وليسا بالضرورة أن يكونا على جهتي الجذر  $\alpha$  كما في الموضع الكاذب ويجب أن يكونا اختيارياً ، التقريبات الأولى  $x_0, x_1$  بحيث يحد المستقيم الواسع بسبق  $(x_0, f(x_0))$  و  $(x_1, f(x_1))$  ليس قريباً من الجذر بمعنى مستقيمة الدالة  $f$  قريب التقريبات ليست قريبة من الجذر لكي لا نضل على متناجزة متقاربة يتطلب أو متباعدة ويعكس اتجاه العملية يأخذ  $x_0, x_1$  ويبدأ  $x_2$  على التقريبات بعد ما تنتم  $x_1, x_2$  لايجاد القطعة التقريبية الجديدة  $x_3$  وهكذا حسب الطريقة التالية:

$$x_{i+1} = x_i - \frac{f(x_i)(x_i - x_{i-1})}{f(x_i) - f(x_{i-1})}$$





## خوارزمية طريقة القاطع

- خطوة (1): اذ قال  $x_0, \epsilon, N_0, f(x)$ .
- خطوة (2): ضع  $i = 1$  واحسب  $y_0 = f(x_0)$  و  $y_1 = f(x_1)$ .
- خطوة (3): عندما  $N_0 \leq i$  نفذ الخطوات من 4 الى 7.
- خطوة (4): ضع  $x = x_1 - y_1(x_1 - x_0) / (y_1 - y_0)$ .
- خطوة (5): اذا كان  $|x - x_{i-1}| < \epsilon$  اطبع  $x$  هو الجذر وتوقف.
- خطوة (6): والآن ضع  $i = i + 1$ .
- خطوة (7): ضع  $x_0 = x, x_1 = x, y_0 = y_1, y_1 = f(x)$ .

## خواص طريقة القاطع

1. سرعة اقتراب هذه الطريقة فوق الخمر (Super Linear).

2. تحتاج الى حساب قيمة الدالة مرة واحدة في كل تكرار.

3. نوع الاقتراب محلي (Locally Convergent) لذا تحتاج ان تكون نقاط البداية على احد طرفي الجذر.



مثال: حل جزر المعادلة  $f(x) = x^3 - 3x + 2 = 0$   
 باستخدام طريقة التفاضل  
 $x_1 = -2.4$  و  $x_0 = -2.6$  ان  $\epsilon = 5 \times 10^{-5}$

$$x_{i+1} = x_i - \frac{f(x_i)(x_i - x_{i-1})}{f(x_i) - f(x_{i-1})}$$

$i=1$

$$x_2 = x_1 - \frac{f(x_1)(x_1 - x_0)}{f(x_1) - f(x_0)}$$

$$= -2.4 - \frac{f(-2.4)(-2.4 + 2.6)}{f(-2.4) - f(-2.6)}$$

$$x_2 = -2.106599$$

$$|x_2 - x_1| = |-2.106599 - (-2.4)| \notin \epsilon$$

$i=2$

$$x_3 = x_2 - \frac{f(x_2)(x_2 - x_1)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

$$x_3 = -2.0226414$$

$$|x_3 - x_2| \notin \epsilon$$

(١٣)

$$\boxed{i=3}$$

$$x_4 = x_3 - \frac{f(x_3)(x_3 - x_2)}{f(x_3) - f(x_2)}$$

$$x_4 = -2.0015111$$

$$|x_4 - x_3| \not\leq \epsilon$$

$$\boxed{i=4}$$

$$x_5 = -2.0000225$$

$$|x_5 - x_4| \not\leq \epsilon$$

$$\boxed{i=5}$$

$$x_6 = -2$$

$$|x_6 - x_5| = 0.0000225 < \epsilon$$

$\epsilon = 0.00005$

(22)

## ٤- طريقة نيوتن رافسون (Newton-Raphson Method)

لتكن  $f(x)$  دالة مستمرة وقابلة للاشتقاق، نختار  $x_0$  نقطة بداية وتكون قريبة من الجذر  $\alpha$  نرسم  $y = f(x)$  نقطة المستقيم المماس للحنين عند النقطة  $(x_0, f(x_0))$  يقطع المحور  $x$  في نقطة  $x_1$  وليكن  $x_1$  ونستمر حساب متتالية  $x_i$  كالتالي:

على اعتبار ان الميل عند  $x_0$  المعادلة تارة اخرى

$$m = \frac{0 - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

$$\therefore m = f'(x_0)$$

$$\therefore f'(x_0) = \frac{-f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

$$(x_1 - x_0) f'(x_0) = -f(x_0)$$

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

وبعد  $n$  من الخطوات نحصل على متتالية الجذر التقريبي  
للمعادلة نيوتن رافسون

$$x_n = x_{n-1} - \frac{f(x_{n-1})}{f'(x_{n-1})}$$

## خوارزمية طريقة نيوتن-رافسون

خطوة (1): ارضاء الدالة  $f(x)$  ومشتقة الدالة  $f'(x)$  ،  $x_0$  ،  $\epsilon$  ،  $N_0$  (عدد التكرارات).

خطوة (2): ضع  $i = 1$ .

خطوة (3): إذا  $i \leq N_0$  كرر الخطوات من 4 إلى 6.

خطوة (4): احسب الجذر

$$x = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

خطوة (5): إذا كان  $|x - x_0| < \epsilon$  فإن  $x$  هو الجذر التقريبي وتوقف.

خطوة (6): والآن  $x_0 = x$  و  $i = i + 1$ .

## تقارب طريقة نيوتن-رافسون

مبرهنة: لتكن  $f \in C[a, b]$  ، إذا كان  $\alpha \in [a, b]$  بحيث  $f(\alpha) = 0$  وأن  $f'(\alpha) \neq 0$  فإنه يوجد  $\delta > 0$  بحيث أن طريقة نيوتن-رافسون تكون متتابعة  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  تتقارب إلى الجذر  $\alpha$  لكل

$$x_0 \in [\alpha - \delta, \alpha + \delta]$$

## خواص طريقة نيوتن-رافسون

1- سرعة التقارب تربيعية (quadratic convergent) حيث أن الخطأ المطلق

$$e_{n+1} = \frac{f''(\alpha)}{2f'(\alpha)} e_n^2$$

2- نوع التقارب محلي (Locally convergent) لانتقطة البداية يجب أن تكون قريبة من الجذر المطلوب.

٣- يتطلب حساب مشتقة الدالة عند كل تكرار ولا يمكن  
قيمات التقارب عندما  $f'(x) \rightarrow 0$

الشروط الواجب توفرها لكي تتقاربا بطريقة نيوتن -  
رافسون عند نقطة البداية  $x_0 \in [a, b]$ .

١- ان حاصل ضرب  $f(a) \cdot f(b) < 0$  لقيمات وجود جذر في  
الفترة  $[a, b]$ .

٢- المشتقة الاولي للدالة لا تساوي صفر  $(f'(x) \neq 0)$   
 $(x_n \in [a, b])$  بمعنى لا توجد نقاط عظمى أو صغرى في  
الفترة  $[a, b]$ .

٣- المشتقة الثانية للدالة لا تتغير اسارتها ضمن الفترة  
 $[a, b]$  بمعنى عدم وجود نقاط انقلاب للدالة  $f(x)$  اي  
منحنى الدالة  $f(x)$  يكون اما مقعرا أو محدبا ضمن  
الفترة  $[a, b]$ .

٤- ان يكون  $| \frac{f(a)}{f'(a)} | < b - a$  و  $| \frac{f(b)}{f'(b)} | < b - a$

لكي نصل الى تقارب اي اذا كانت  $x_n \in [a, b]$   
فان  $x_{n+1} \in [a, b]$ .

مسألة: جد جذر البالة  $f(x) = x^3 - 3x + 2$  بأخذ  
دائسون،  $x_0 = -2.4$  و  $\epsilon = 5 \times 10^{-5}$  بطريقة نيوتن.

$$X_n = X_{n-1} - \frac{f(X_{n-1})}{f'(X_{n-1})}$$

$$X_0 = -2.4$$

$n=1$

$$X_1 = X_0 - \frac{f(X_0)}{f'(X_0)}$$

$$f'(x) = 3x^2 - 3$$

$$X_1 = -2.4 - \frac{f(-2.4)}{f'(-2.4)} = -2.0763$$

$$|X_1 - X_0| = |-2.0763 + 2.4| < \epsilon = 0.00005$$

$$X_0 = X_1 \Rightarrow X_0 = -2.0763$$

$n=2$

$$X_2 = X_1 - \frac{f(X_1)}{f'(X_1)} = -2.0763 - \frac{f(-2.0763)}{f'(-2.0763)}$$

$$X_2 = -2.003699$$

$$|X_2 - X_1| < \epsilon$$

$$X_0 = X_2 = -2.003699$$

$$X_3 = X_2 - \frac{f(X_2)}{f'(X_2)}$$

(٢٧)

$$x_3 = -2.0000009$$

$$|x_3 - x_2| = |-2.0000009 + 2.003699| \\ = 0.003699 < \epsilon = 5 \times 10^{-5}$$

$$n=4$$

$$x_4 = x_3 - \frac{f(x_3)}{f'(x_3)}$$

$$x_4 = -2$$

$$|x_4 - x_3| = |-2 + 2.0000009| \\ = 0.0000009 < \epsilon$$

الكالات الكامة لطريقة نيوتن - رافسون

الكالة الاولى

الحاد الجذور التربيعية (Square Roots)

الحاد الكثر التربيعي لأب رقم وليكن  $0 < A$  يتم  
طريقة نيوتن - رافسون تأخذ الدالة

$$f(x) = x^2 - A = 0$$

$$\Rightarrow x = \sqrt{A}$$

ويتم بيوتن صيغة نيوتن - رافسون

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

$$= X_n - \frac{X_n^2 - A}{2X_n}$$

$$= \frac{2X_n^2 - X_n^2 + A}{2X_n} = \frac{X_n^2 + A}{2X_n}$$

$$X_{n+1} = \frac{1}{2} \left\{ X_n + \frac{A}{X_n} \right\} \quad , n=0, 1, 2, 3, \dots$$

مثال:  $\epsilon = 10^{-5}$  جذر التربيعي للفرد 5 و  $\epsilon = 10^{-5}$

الكل: نفرض ان الدالة هي

$$f(x) = x^2 - 5$$

وان  $f'(x) = 2x$  وبأخذ  $x_0 = 2$

$$X_{n+1} = \frac{1}{2} \left\{ X_n + \frac{A}{X_n} \right\} \quad , n=0, 1, 2, \dots$$

$$X_1 = \frac{1}{2} \left( X_0 + \frac{5}{X_0} \right) = \frac{1}{2} \left( 2 + \frac{5}{2} \right)$$

$$= 2.25$$

$$|X_1 - X_0| \notin \epsilon \rightarrow x_0 = X_1$$

$$X_2 = \frac{1}{2} \left( X_1 + \frac{5}{X_1} \right) = \frac{1}{2} \left( 2.25 + \frac{5}{2.25} \right)$$

$$X_2 = 2.236111$$

(ع. 1)



$$|X_2 - X_1| = |2.236111 - 2.25| \not< \epsilon$$

$$X_3 = \frac{1}{2} \left\{ X_2 + \frac{5}{X_2} \right\} = \frac{1}{2} \left( 2.236111 + \frac{5}{2.236111} \right)$$

$$X_3 = 2.23607$$

$$|X_3 - X_2| = 0.000041 \not< \epsilon$$

$$X_4 = \frac{1}{2} \left\{ X_3 + \frac{5}{X_3} \right\}$$

$$X_4 = \frac{1}{2} \left( 2.23607 + \frac{5}{2.23607} \right)$$

$$X_4 = 2.236068$$

$$|X_4 - X_3| = 0.000002 < \epsilon$$

إكمال التمرين

إيجاد الجذر لدرجة رتبة  $k$  إذا كان  $f(x) = x^k - A$  ،  $A > 0$  ،  $k$  عدد صحيح بنفس الأسلوب الموضح في إكمال الأول

$$X_{n+1} = X_n - \frac{X_n^k - A}{k X_n^{k-1}}$$

$$X_{n+1} = X_n - \frac{X_n^k}{k X_n^{k-1}} - \frac{A}{k X_n^{k-1}}$$

$$= X_n - \frac{1}{X_n^{-1} k} - \frac{A}{X_n^{k-1} k}$$

$$X_{n+1} = X_n \left(1 - \frac{1}{k}\right) + \frac{A}{k} X_n^{1-k}$$

$$k = 2, 3, 4$$

$$n = 0, 1, 2, \dots$$

مثال: إيجاد أكثر التكبير للعدد 7 و  $\sqrt[3]{7}$  على  
ان  $\epsilon = 10^{-3}$  و  $X_0 = 1.5$

الكل:  $X_0 = 1.5, k = 3, A = 7$

$$f(x) = x^3 - 7 \Rightarrow f'(x) = 3x^2$$

$$X_{n+1} = \left(1 - \frac{1}{k}\right) X_n + \frac{A}{k} X_n^{1-k}$$

$$X_1 = \left(1 - \frac{1}{3}\right) X_0 + \frac{7}{3} X_0^{-2}$$

$$X_1 = \left(1 - \frac{1}{3}\right) 1.5 + \frac{7}{3} (1.5)^{-2}$$

$$= \frac{2}{3} (1.5) + \frac{7}{3 (1.5)^2}$$

$$= 2.03704$$

$$|X_1 - X_0| = |2.03704 - 1.5| \notin \epsilon$$

$$X_2 = 1.92034$$

$$X_3 = 1.91296$$

$$X_4 = 1.91293$$

$$|X_4 - X_3| < \epsilon$$

## أداة الثالثة:

أي عدد مقلوب أي رقم إذا كان الرقم  $A$  مقلوباً  
فمقلوبه  $x = \frac{1}{A}$  وتكون الآلة  $A = \frac{1}{x}$   $\Leftrightarrow \frac{1}{x} - A = 0$

$$f(x) = \frac{1}{x} - A$$

وبالتالي طريقة نيوتن - رافسون

$$X_{n+1} = X_n - \frac{f(X_n)}{f'(X_n)}$$

$$= X_n - \frac{\frac{1}{X_n} - A}{-\frac{1}{X_n^2}}$$

$$= X_n - \frac{X_n}{-\frac{1}{X_n^2}}$$

$$X_{n+1} = X_n + X_n (1 - A X_n)$$

$$= X_n (1 + 1 - A X_n)$$

$$X_{n+1} = X_n (2 - A X_n)$$

$n = 0, 1, 2, \dots$

مثال: استخدم طريقة نيوتن - رافسون لإيجاد حلول  
الرقم 2 مع أخذ  $x_0 = 0.1$  ولاريعة مراتب  
عشرية و  $\epsilon = 10^{-4}$

الكل:

$$f'(x) = -\frac{1}{x^2}, \quad f(x) = \frac{1}{x} - 2$$

$$A = 2$$

$$x_0 = 0.1$$

$$x_{n+1} = x_n (2 - A x_n)$$

$$x_1 = x_0 (2 - 2 x_0)$$

$$= 0.1 (2 - 2(0.1)) = 0.18$$

$$|x_1 - x_0| \not\leq \epsilon = 10^{-4}$$

$$x_2 = x_1 (2 - 2 x_1)$$

$$= 0.18 (2 - 2(0.18)) = 0.2952$$

$$|x_2 - x_1| \not\leq \epsilon$$

$$x_3 = 0.4161$$

$$x_4 = 0.4859$$

المهم  
H.W  
تحقیق مرتبه نیون رافسون و حالاته  
در جا دما یک

$$f(x) = x \sin x - 1, x_0 = 1, \epsilon = 10^{-5} \quad (1)$$

$$, \epsilon = 10^{-5}, f(x) = x^2 - 16 = 0 \quad (2)$$

$$\epsilon = 10^{-3}, f(x) = x^3 - 27 = 0 \quad (3)$$

$$\epsilon = 10^{-4}, x_0 = 0.2, f(x) = \frac{1}{x} - 4 \quad (4)$$

## ٥- طريقة النقطة المراسمة (التابعية) Fixed point Method

في هذه الطريقة نتولد المعادلة  $X = g(X)$  من المعادلة الأصلية  $f(X) = 0$  ثم نختار نقطة ابتدائية (حل ابتدائي) وليكن  $X_0$  نعوضها في المعادلة  $X = g(X)$  فنحصل على تقريب جديد  $X_1 = g(X_0)$  ثم نكرر الخطوة بتجديد المتغيرات وذلك بوضع  $X_1$  بدلاً من  $X_0$  فنحصل على  $X_2$  وهكذا على الطريقة التكرارية  $X_{n+1} = g(X_n)$ .

إن النقطة التي تحقق هذه الطريقة تكون نقطة مراسمة للدالة  $g(X)$  والتي تمثل أيضاً حيزاً للمعادلة  $f(X) = 0$ .

**مبرهنة:** إذا كانت  $g \in C[a, b]$  و  $g$  بحيث  $g(X) \in [a, b]$  لكل قيم  $X \in [a, b]$  فأب الدالة  $g$  لـ نقطة مراسمة على الفترة  $[a, b]$ . كذلك إذا كانت  $g(X)$  موجودة ضمن الفترة  $(a, b)$  بحيث أن

$$|g'(X)| \leq k < 1 \quad X \in (a, b)$$

فإن الدالة  $g$  لها نقطة مراسمة وحيدة.

**خوارزمية طريقة النقطة المراسمة:**

خطوة (1): ادخال الدالة  $g(X)$ ،  $X_0 \in E$ .

خطوة (2):  $i = 1$ .

خطوة (3):  $X = g(X_0)$ .

خطوة (4): إذا كان  $|X - X_0| < \epsilon$  فإن  $X$  هو الجذر وتوقف.

خطوة (5):  $i = i + 1$ .

خطوة (6):  $X_0 = X$  وارجع إلى الخطوة (3).

(٤٧)

## شروط تقارب المربقة النقطه المراسه

مبرهنة - لتكن  $g$  دالة تحقق الشروط الآتية:

- 1-  $g$  دالة مستمرة على الفترة  $[a, b]$ .
  - 2-  $g(x) \in [a, b]$  لكل قيم  $x \in [a, b]$ .
  - 3- اذا كانت  $g(x)$  موجودة فهذا الفترة  $(a, b)$  حيث ان  $|g'(x)| < k < 1$
- فاذا كانت  $x_0 \in [a, b]$  فان المتباينة  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$

المتولد بالمربقة  $x_n = g(x_{n-1})$   $n=1, 2, \dots$  تقارب الى الكل المبربول  $[a, b]$  الى القيمة  $\alpha$

نتيجة: اذا كانت  $g$  تحقق شروط النظرية اعلاه فان كل الاعمال للخطأ

$$|x_n - \alpha| \leq \frac{k^n}{1-k} |x_0 - \alpha|$$

السرع  $|g'(x)| < k < 1$  او  $|g'(x)| < k < 1$   $\alpha = \lambda$   $\{x_n\}$  الى القيمة

H. 1.5

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \{x_n\} = \alpha$$

ثبات  
ايشان

على ان  $x_n$  هي القيم التقريبية المتولد من مربقة النقطه المراسه.



## نوا من الطريقة (النقطة المصدرة)

١- سرعة اقتراب هذه الطريقة من (linear) ولكن هي افضل من طريقة التنصيف.

٢- مستقرة الدالة  $f(x)$  و يجب ان تحقق الشرط  $|k| < 1$  عند نقطة البداية لكي نصل على تكرارات مستقرة للوصول الى الجذر.

٣- كلما كانت قيمة  $k$  (  $k_1, k_2, \dots, k_n$  ) صغيرة وقريبة الى الصفر كلما كانت الاقتراب اسرع الى الجذر.

**ملاحظة:** اذا كانت الجذر من دالة تحقق نأخذ اقل قيمة لـ  $k$  ( قيمة مستقرة الدالة عند  $x$  ) تكون صغيرة وسريعة الوصول الى الجذر الكفيعي -

## تعريف

**جذر كثير:** لتكن  $f(x)$  ومستقراتها  $f'(x), f''(x), \dots, f^{(m)}(x)$  معرفة ومستقرة قرب الجذر  $\alpha$  فان الدالة جذور يربطة  $M$  اذا وقفنا اذا

$$f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \dots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0, f^{(m)}(\alpha) \neq 0$$

اذا كانت  $m=1$  فـ **جذر بسيط** (Simple Root).  
اذا كانت  $m=2$  فـ **جذر مكرر** (Double Root).  
اذا كانت  $m > 1$  فـ **جذر مكرر اكثر من مرة واحدة** (Multiple Root).